10/031450 JC12 Pec'd PCT/PTO 22 JAN 2002

Japanese Patent Laid-open Publication No. SHO 56-149140 A

Publication date: November 18, 1981

Applicant: Tokyo Shibaura Denki K. K.

Title: Data transmission control device for executing the

5 method.

10

15

20

In view of the aforementioned circumstances, the present invention has been made. A predetermined remote station included in remote stations RS is provided with a function of a master station MS (hereafter this station is quasi-master station). Remote stations are classified into a group of remote stations RS managed by the quasi-master station RMS and a group of remote stations RS managed by the master station MS. An object of the present invention is to provide a data transmission control method for thus using transmission paths efficiently and a data transmission control device for executing the method.

If data transmission is started between certain stations in the prior art, then the transmission path is entirely occupied thereby. According to the present invention, however, the quasi-master station is provided and grouping is conducted as heretofore described. As a result, the transmission path can be used efficiently.

1

㈱エムテック関東

(19) 日本国特許庁 (JP)

即特許出願公開

(2公開特許公報(A)

昭56—149140

5t Int. Cl.³ H 04 L 11/00 G 06 F 3/04

識別記号

万内整理番号 7230 - 5 K 7218 - 5 B 93公開 昭和56年(1981)11月18日

発明の数 2 審査請求 未請求

(全7頁)

54デ タ伝送制御方法及びその装置

2175

類 12755- 52349

2211

類 昭55(1980) 4 月22日

多発 明 者 岩崎直明

東京都府中市東芝町1東京芝浦 電気株式会社府中工場内

沙出 願 人 東京芝浦電気株式会社

川崎市幸区堀川町72番地

待代 理 人 弁理士 則近憲佑

外1名

i #

1. 象制の名前

データ伝送制動方法及びその英翼

- 2. 分許請求の範囲
 - ターステーション及びリモートステージ を伝送路にて接続し相互にデータの投党を データ伝送制器方法において、耐配リモ ステーションの中の所定のリモートステー ションにのピッスターステーションが有するM じょうな機能を持たせ、必要に応じて前 前リモートステーションを削削マスターステー ションはより翻聞されるグループと削削マスタ ーステーションが有する機能と同じような機能 を持たせたりモートステーションにより制御さ れるフループとに分け、各グループ内で相互に、 との改變を行なわせ、そのデータの哲學が 終了すると削削タループ構成を解除し削削マス スナーションによりリモートスケッション 全翻班中自己占有特征占中省第一中位运制部为 e. ..
- (2) 預算制卸するCPU、CのCPUを実行させるプログラムを格的するメモリからなり装造本体を制卸する伝送制御部と、Cの伝送制御部に接続されプロセスコントローラあるいは入出力接渡を競技するインターフェースと、前前伝送制度部の制御のもとで複数のステムが対策を行なり伝送システム制御部と、Cの伝送システム制御部の制度により伝送を行なりがを使めるデータを開送するどの表現により伝送を行なりがを使めるデータを開送することを特殊とするデータ伝送制解集費。
- 北 陷阱点辞相次职则

本が明は伝送路に改数のステーション (データ 低送装置)を設けてループを構成し、複数のステ ーションのうち再定のステーションがマスメース テーションとなり、他の残りのステーションのう ち所定のステーションがホマスメーステーション となつて、必要に応じてこれらのマスユーステー ニョンは毎週されるマスープを解説し伝送所を利

刊開昭56-149140 (2)

効使用するデータ伝送制御方法及びその制御を実 行できるデータ伝送制御後間に関する。

数側圧施工場には広大な敷地に持つの止ឃ炎製料が配置されるため、これらな影響する信号を散送するための伝送路は、取る関ビデナようなループ状に構成されるものがある。

阿図においてNBは智数のデータ伝送制即集費からは成されるデータ伝送システムにおけるユーバーバイザーたるマスターステーションである。
RS-1、RS-2、RS-3、RS-4、RS-5、RS-6
及びRS-7 はこのマスターステーションによつて
曾建されるリモートステーションである。 しは、
これらりモートステーション MS及びマスタース
テーション RSを保険し、データを搬送する伝送
路である。

次にこのように構成されたデータ伝送システム における動作を説明する。

例えば、リモートステーション B B 1 と B B 2 の間でデータを伝送する場合する場合を考える。
リモートステーション B B 1 は時計例りでリモー

(3);

スターステーションという)、Cの外マスタース テーションRVSに育用されるリモートステーシ

ヨンR8のグルーンと、マスタースデーション N Sに管理されるリモートステーションB3のグル 一プとに分け、伝送路を有効使用するデータ伝送 制分方法及びその方法を実行するデータ伝送制の 美質を提供することを目的とする。

以下本発明の一実施州を図面をお願しながら記明する。

. 1)

以おはマスターステーションとしての機能を有するデータ伝送制却提放(以下マスターステーションという)で、伝送システム全体のスーパーパイプとなる。RMSは、Mマスターステーションとしての機能を有するデータ伝送制御装置である。RSI、RS2、RG3、RB5、RB6及びRG7社リモートステーションとしての機能を有するデータ伝送制即装置である。マスターステーションMSによつて分階されるのはリモートステーション

トステ ションR82にリクエスト何号を送出する。リモートステーションR82はこのリクエスト何号に対して、レディーであればその日を知らせるブンサー信号を時計回りでリモートステーションR81及びR82間でデータの投受が行なわれるといるるが、この間は伝送路しは2つのなるのであるが、この間は伝送路になる。従れてもののリモートステーションド8がこの伝送路したのリモートステーションド8がこの伝送路した。 RS2間の使用が終了するまでまたははならな明といたい場合は、リモートステーションR81。RS2間の使用が終了するまでまたははならの問題を解決する手段として伝送路したの分割(これの方式をTime Sharing Systemという)

本発明は、上配の事情に求さなされたもので、 リモートステーション R S のうちの所定のリモー トステーションにマスターステーション N S とし ての検証をもたせ(以下とのステーションを増っ

で使用する方法もあるが、この方法では、伝送路

Lの状態を行用するマスターステーションusの

制御がむずかしい欠点がある。

(4)

R81、R82及びR53である。MマスメーステーションRMBによつて智環されるのは、リモートステーションRB5、R56及びR57である。即ちマスターステーションMS及びMマスターステーションRMSが智環するのは、伝送路 Lからみて自ステーションRBである。

マスターステーション×3の動作説明を補足するために第3回に×3動作フローチャートを示し、リモートステーションR3の動作説明を補足するために第4回にR3動作フローチャートを示し、伝送制御機能を持つ単マスターステーションR×3の動作説明を補足するために第5回にR×3の伝送制の機能動作フローチャートを示した。以下第2回~第5回を用いて説明する。

第2回に於てンステム動作開始指令(人為的又は自動的)が為されると、マスターステーション M B にまず開解が確され、マスターステーション M B はこれを受けて自身の伝送要求の有一無をチェックする。 行いて順次リセートステーション

排開昭56-149140 (3)

RHI, HOZ; RGJ, M-X1-X7 ン H M B 、 リモートステーション R B 5 、 R B 6 及び N B 7 の間に要求の事無をナエックして必 もしての過程でいてれかのステーションに於い 伝送要求がられば、マスターステ ・ションドョは これが自身のクループ内のステーション間のもの であるか、もるいは知2グループ内のステージョ ン間のものであるか。もしくは四グループ間にお たるものであるかきかケナエックする。これが両 グループにわたるものであればれちにこれに伝送 路使用的可を与え、伝送が終了するのを持つて再 び伝承要求のチェックを開始することになる。と ころがもしこの伝送要求が自クループもじぐは第 2クループ内のものであつた場合は第3回にも示 す如く、伝送制御機能を持つた単マスターステ ションRNSに伝送路切削しを指示し、自身は第 .2 グループとの伝送路もの切取しを行うことによ り以代表々のグループは単独の伝送システムを構 収し、独自のグループ内でのみのデータ伝送を行 うととになる。伝送跡の元への改起は新 l 。 Al 2

(7)

マスターステーションRNSはマスターステーションRSより伝送路切路し指令を受けると伝送路切路し指令を受けると伝送路切路し指令を受けると伝送のグループに属するリモートステーションRB50~RST及び自身の伝送要求のチェンク、もしくは送許可を与え、自身のグループ内でのデータ 伝送を行たう。そしてこれが終了したならば、第1グループの伝送路使用のガループ内伝送を力を受けていればめて自グループ内伝送終了コードをマスターステーションRSに近り、マスターステーションRSよりの伝送路や起指令を受けている。

・前6回は、本務明に供るデータ伝送制助英間の プロック図である。

イスターステーションwSは、次のような構成 である。

- 81 は外部機器(例えばシーケンスコントローラー あるいれ人出力報酬)とのインターフェース、82

グループ内のすべての伝送が終了した時点で行わ れる。一方RBの動作については許4図のフロー ナナートに示す如く、各人自身の伝送要求に基づ DマスクーステーションMBLり伝送要求の有無 の確認がみされた時に、伝送が必要であれば伝送 要求コードの他に自身のステーション前号と相手 先のステーションの番号をマスメーステーション N B K 送り、伝送許可が得られたならば必要なデ 一々の伝送を開始する。そして伝送が終了すれば 伝送れコードをマスター ステーションNSK送信 しすべての動作を終える。特化データ伝送の必要 が無ければ伝送要求なしのコードをマスターステ ーションRNSK伝えることになる。これが一般 的なBBの動作であるが単マスターステーション RMSKついては以下のような伝送制卵機能を持 たせる必要がある。すなわち第5因のフローチャ ートに示すようにマスターステーションwsょり の伝送路切覧し指令を受けて伝送路もの切離しを 行うと共に、伝送路復起指令を受けて伝送路」と の伝送路仪起を行う必要がある。

(8

は外部機器を制御する伝送制度部、83 は伝送システム全体の制御を行なりための伝送システム制の部、84 は伝送路上にあるデータを取入れるかあるいはデータを伝送路上に送出するかを決定するデータ送受信切換部である。

第7世はマスターステーションMSのデータ送 受性切換部 84 の辞酬因である。

伝送路して伝送されたデータはレシーバ 842 に受信される。受信されたデータはレシスタ 843 に監査される。この微数されたデータは C P U ・ メモリ等から取るデータ処理部 844 に転送される。このデータ処理部 843 に転送される。このデータ処理部 843 は前述の伝送システム制御部 83 に気けしたデータを転送する。また、データ処理部 844 は処理したデータをバスドライバ 845 のトランスミンタ 846 を介して伝送路 1 に送出する。同間右 何では伝送路 1 のデータはバスドライバ 845 のレシーバ 847 を介してレジスタ 848 に置数され、更にデータ処理部 844 に取込まれ、前述の処理が出される。

次にマスターステーションHョの動作について

74mm656-149140 (4)

述べる。

次に申マスクーステーションRNSのM成だついて限明する。MGMKといて、HIIアーク送交保部、89は第2クペープを構成するデータ伝送システムを体を制御する伝送制備システム部、90は外部機器を制御する伝送制御師、91は外部機器をのインターフェースである。

第8回は原マスターステーションRNSのデータを受信部の評価以てある。92 ロデータ感受信器
93 ロバスドライベ、93 ロデータ外質部である。

・ ロコスターステーションRNSでは、テータ選挙が帰れ、以方向性となつていて、通常のようの

úb

により全面的に伝送解が占有されてしまつていたが、 サマスターステーションを持たゼクループ化させたので、伝送路を効率よく使用できる。

尚、クループ化する方法として、30 日、第10 国に示すような体成もあるが、本実層例はどの効果はない。

4. 四面の簡単な説明

部1図は従来のアータ伝送システムの高級四、 第2回は本発明のデータ伝送制御方法を説明する ためのデータ伝送システムの構成図、頭3回はマスターステーションの動作を説明するためのフューナヤート、第4回はリモートステーションの動作を説明するためのフューナヤート、第5回は第マスターステーションの知作を説明するためのフローナヤート、第6回は本流明のデータ伝送制御 支針の一裏始例を示す回、第7回はマスターステーションのデータ送受信切換部の評細回、第8回 は中マスターステーションのデータご受信の評細 四、第9回、第1回はアループするときの他の更 第1回によりにある。 グルーブ間にまたがる伝送モードでは、レルいの データ伝送は双方向性の伝送格部分を使用して行 なわれる。

マスターステーション以まより伝送路の期し権 会が送られてきた時にはこれを判別して切換付り を発生することによりバスドライバ 93 の助作を停止させ、データ送受付器 92 によるマスターステー ション以まよりのデータ受け、自グループ内りモートステーションとのデータ送受信を行わせるようにする。マスターステーション以びよりの伝送 路役起指令の受信を待つて切換信号を落し再びバスドライバ 93 を動作可能の状態にする。

次にリモートステーションRBの利政について 説明する。新6例において、85 はデータ送受部、 86 は外部検路を制御する伝送制御部、91は外部機器 とのインターフェースである。リモートステーションRBは本発別には近接関係がないので動作等 の説明は名略する。

以上述べたよりに本発明によれば、従来あるステーション間でデータ伝送が開始されると、これ

(TZ

NS … マスターステーション RMS … 昨マスターステーション RS … リモートステーション

1. 一层透路

81 …インターフェース

82 … 伝送制体部 83 … 伝送システム制御部84 … データ送受信切換部

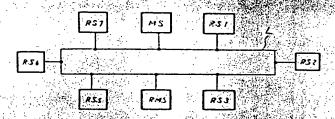
(7317) 代理人 并環出 期 近 悪 街(ほか1名)

u

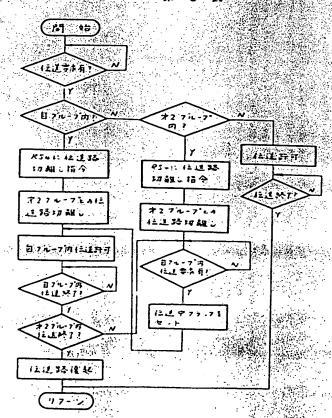
第一1 図

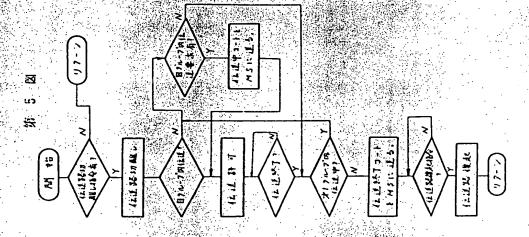


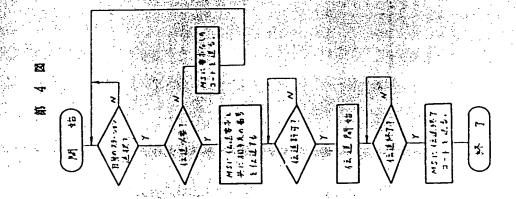
练 2 题



第 3 图







75 6 ⊠

